

日 本 国 特 許 庁  
JAPAN PATENT OFFICE

28.10.2004

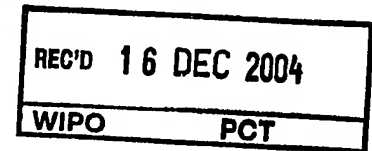
別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日  
Date of Application: 2 0 0 3 年 1 0 月 2 2 日

出 願 番 号  
Application Number: 特 願 2 0 0 3 - 3 6 1 5 2 4  
[ST. 10/C]: [ J P 2 0 0 3 - 3 6 1 5 2 4 ]

出 願 人  
Applicant(s): 松下電器産業株式会社

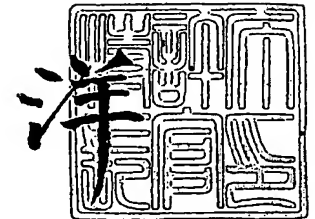


**PRIORITY  
DOCUMENT**  
SUBMITTED OR TRANSMITTED IN  
COMPLIANCE WITH RULE 17.1(a) OR (b)

2 0 0 4 年 1 2 月 2 日

特許庁長官  
Commissioner,  
Japan Patent Office

小 川



BEST AVAILABLE COPY

出証番号 出証特 2 0 0 4 - 3 1 0 9 8 0 2

【書類名】 特許願  
【整理番号】 2931050098  
【提出日】 平成15年10月22日  
【あて先】 特許庁長官殿  
【国際特許分類】 H04L 12/56  
【発明者】  
    【住所又は居所】 大阪府門真市大字門真 1 0 0 6 番地 松下電器産業株式会社内  
    【氏名】 米田 孝弘  
【発明者】  
    【住所又は居所】 大阪府門真市大字門真 1 0 0 6 番地 松下電器産業株式会社内  
    【氏名】 村本 衛一  
【発明者】  
    【住所又は居所】 大阪府門真市大字門真 1 0 0 6 番地 松下電器産業株式会社内  
    【氏名】 鈴木 史章  
【特許出願人】  
    【識別番号】 000005821  
    【氏名又は名称】 松下電器産業株式会社  
【代理人】  
    【識別番号】 100105050  
    【弁理士】  
    【氏名又は名称】 鷺田 公一  
【国等の委託研究の成果に係る記載事項】 平成15年度通信・放送機構「コミュニティ創造のための S t a r c a s t 技術に関する研究開発」委託研究、産業活力再生特別措置法第30条の適用を受ける特許出願  
【手数料の表示】  
    【予納台帳番号】 041243  
    【納付金額】 21,000円  
【提出物件の目録】  
    【物件名】 特許請求の範囲 1  
    【物件名】 明細書 1  
    【物件名】 図面 1  
    【物件名】 要約書 1  
    【包括委任状番号】 9700376

**【書類名】 特許請求の範囲****【請求項 1】**

一対多又は多対多の通信であるマルチキャスト通信において、当該マルチキャスト通信に参加するエンドノード上でのパケット配送に I P マルチキャストと I P ユニキャストとを併用し、受信者エンドノードに応じて I P マルチキャストと I P ユニキャストを切り替えることを特徴とするパケット配送制御方法。

**【請求項 2】**

マルチキャスト通信に参加する各エンドノードに対して、マルチキャスト配送木に基づいた転送ルールを設定し、前記転送ルールには次のパケット配送先が I P マルチキャストによる通信が可能であれば I P マルチキャストアドレスを記述し又 I P マルチキャストによる通信ができないのであれば次のパケット配送先であるエンドノードの I P アドレスを記述しておき、各エンドノードが前記転送ルールに記述されたアドレス属性に応じて I P マルチキャストと I P ユニキャストを切り替えることを特徴とするパケット配送制御方法。

**【請求項 3】**

マルチキャスト通信に参加するエンドノード上にマルチキャスト配送木に基づいた転送ルールを予め設定し、前記転送ルールに対して次のパケット配送先が I P マルチキャストによる通信が可能であれば I P マルチキャストアドレスを記述し又 I P マルチキャストによる通信ができないのであれば次のパケット配送先であるエンドノードの I P アドレスを記述しておき、マルチキャスト配送木の根又は節となるエンドノードにおいて I P マルチキャストにより通信可能な他のエンドノードが存在するのであれば、それらの他のエンドノードに対しては I P マルチキャストアドレスを宛先アドレスとした I P マルチキャストパケットでパケット配送を行い、マルチキャスト配送木の根又は節となるエンドノードにおいて I P マルチキャストにより通信ができない他のエンドノードが存在するのであれば、それらの他のエンドノードの I P アドレスを宛先アドレスとした I P ユニキャストパケットでパケット配送を行うことを特徴とするパケット配送制御方法。

**【請求項 4】**

マルチキャスト通信に参加したエンドノードから I P マルチキャストが可能か否か不明な他のエンドノード又は自己以外のエンドノードに対して I P マルチキャストにて応答要求メッセージを送信し、それに対する応答メッセージを返信したエンドノードを I P マルチキャストにより通信可能なエンドノードと判定することを特徴とする I P マルチキャスト対応判定方法。

**【請求項 5】**

マルチキャスト通信に参加したエンドノードのうち送信者となるエンドノード上において当該送信者を根とするマルチキャスト配送木を求めるマルチキャスト配送木算出方法であって、マルチキャスト配送木の対象となるエンドノードをリストに登録し、前記登録リストから送信者が I P マルチキャスト可能なエンドノードである内部エンドノードを除外し、当該登録リストの中から配送木算出アルゴリズムに基づいて節となるエンドノードを特定し、当該節エンドノード及び節エンドノードからみた内部エンドノードを前記登録リストから除外し、前記節エンドノードを起点としてその先の部分についても同じ処理を繰り返すことによりマルチキャスト配送木を求めるマルチキャスト配送木算出方法。

**【請求項 6】**

請求項 5 記載のマルチキャスト配送木算出方法に基づいて算出されたマルチキャスト配送木の各節エンドノードに対して、節毎に定めた転送ルールであって当該マルチキャスト配送木の根となるエンドノードを送信元とするマルチキャスト通信用のパケットを受信した場合どの I P アドレスに転送するかを示した転送ルールが記述された転送要求メッセージを I P ユニキャストで送信し、前記転送要求メッセージを受信した節エンドノードが転送要求メッセージ中の転送ルールを自己の転送ルールとして保持することを特徴とするマルチキャスト配送木構築方法。

**【請求項 7】**

マルチキャスト通信から離脱するエンドノードを検出した場合、当該エンドノード離脱後の状態に合わせて前記マルチキャスト配送木を再構築することを特徴とする請求項 6 記載のマルチキャスト配送木構築方法。

【請求項 8】

マルチキャスト通信に参加するエンドノードを管理する管理サーバを設け、エンドノードに関する情報及びエンドノードの参加・離脱に関する情報は管理サーバとエンドノードとの間で交換されることを特徴とする請求項 1 又は請求項 2 記載の packets 配送制御方法。

【請求項 9】

一対多又は多対多の通信であるマルチキャスト通信に参加する通信端末であって、パケット配送に IP マルチキャストと IP ユニキャストとを併用し、受信者エンドノードに応じて IP マルチキャストと IP ユニキャストを切り替えることを特徴とする通信端末。

【請求項 10】

マルチキャスト通信に参加するエンドノードを管理する管理サーバとの間で、他のエンドノードに関する情報及び他のエンドノードの参加・離脱に関する情報を交換することを特徴とする請求項 9 記載の通信端末。

【書類名】明細書

【発明の名称】パケット配送制御方法

【技術分野】

【0001】

本発明は、一つの送信者に対して複数の受信者が存在する一対多型の通信におけるパケット配送制御方法、又は複数の送信者に対して複数の受信者が存在する多対多型の通信におけるパケット配送制御方法に関する。

【背景技術】

【0002】

インターネット上で行われる一対多型の通信または多対多型の通信（以降、マルチキャスト通信と記述）に用いられるパケット配送技術として、IPマルチキャストが挙げられる。IPマルチキャストは、マルチキャスト通信に必要なパケット複製とその転送処理、メンバ管理処理、マルチキャスト配送木構築処理を、インターネット上に分散するパケットの中継装置（以降、ルータと記述）上で行う技術である。

【0003】

IPマルチキャストは、一つまたは複数の送信者から、一つまたは複数の受信者（以降、マルチキャスト通信における送信者と受信者の集合をエンドノードと記述）に対するパケット配送において、ルータが適宜パケット複製とその転送処理を行う。これにより、パケット配送のために消費するネットワーク帯域資源を節約でき、効率的なパケット配送を可能にする。

【0004】

しかし、IPマルチキャストは、ルータの対応が必須である。このため、インターネット上の全てのルータがIPマルチキャストに対応し、インターネット全体でIPマルチキャストが使用できる環境が急速に整う可能性は低い。当面、インターネット上において、IPマルチキャストに対応しているネットワークと対応しないネットワークが混在することが予想される。

【0005】

IPマルチキャストを用いてマルチキャスト通信を行おうとした場合、全てのエンドノードがIPマルチキャストに対応したネットワークに接続している必要がある。また、IPマルチキャストでは、ルータが受信者のJoin/Leaveパケットを正しく処理し、IPマルチキャストパケットを正しく受信者に届けるための（IPマルチキャストのためのルーティングプロトコルによる）制御メッセージの交換を経路上のルータ間で行う必要があるため、IPマルチキャストに対応しないルータおよびIPマルチキャストに対応しないネットワークをまたぐ通信は不可能となる。このことがユーザのマルチキャスト通信利用を制限している。

【0006】

上記のマルチキャスト通信におけるIPマルチキャストの課題を解決するパケット配送技術として、アプリケーションレイヤマルチキャストがある。IPマルチキャストは主にルータ上で実現される技術であるのに対して、アプリケーションレイヤマルチキャストは、エンドノード上で実現される技術の総称である。

【0007】

アプリケーションレイヤマルチキャストは、一つまたは複数の送信者から、一つまたは複数の受信者に対してパケット配送を行う際、エンドノード自身がその他のエンドノードを節とするマルチキャスト配送木を計算・構築し、この配送木に沿ってIPユニキャストを用いてパケットを送信・複製・転送するという手法である。アプリケーションレイヤマルチキャストでは、ルータは単にIPユニキャストパケットを転送するだけでよいので、現在のインターネットのインフラをそのまま使用でき、ユーザのマルチキャスト通信利用を制限しない。

【0008】

しかし、パケット複製とその転送処理、メンバ管理処理、マルチキャスト配送木構築処

理といったマルチキャスト通信に必要となる全ての機能がエンドノードに集中しているため、エンドノードにおける処理負荷が大きくなるという課題がある。また、全てIPユニキャストによりパケット配送を行うことから、パケット配送のために消費するネットワーク帯域が多くなるという課題がある。これらの理由から、アプリケーションレイヤマルチキャストは、特に多数の送信者および受信者が存在するマルチキャスト通信に適さない。

#### 【0009】

また、アプリケーションレイヤマルチキャストのエンドノードにおける処理負荷が大きくなるという課題がある。これに対して、エンドノードが行うパケット複製とその転送処理を、ルータ上のアプリケーションレイヤマルチキャスト専用ハードウェアが代行し、エンドノードにおける処理負荷を軽減しようとする方式がある（例えば、特許文献1を参照）。

#### 【0010】

しかし、前記方式は前記方式をサポートするハードウェアを備えた特別なルータを用意しなければならず、インターネット上に普及する可能性は低い。従って、マルチキャスト通信を行うユーザへの利便性が高いとはいえない。

【特許文献1】特開2003-188918号公報

#### 【発明の開示】

#### 【発明が解決しようとする課題】

#### 【0011】

本発明は、IPマルチキャスト対応のネットワークと非対応のネットワークが混在したネットワーク環境において、エンドノードにおける処理負荷を軽減し、且つ可能なマルチキャスト通信を利用してパケット配送のために消費するネットワーク帯域を節約できるパケット配送制御方法を提供することを目的とする。

#### 【課題を解決するための手段】

#### 【0012】

前記課題を解決するために、本発明のパケット配送制御方法は、マルチキャスト通信において、エンドノード上で行うパケット配送に、IPマルチキャストおよびIPユニキャストを併用し、受信者であるエンドノードに応じて、IPマルチキャストとIPユニキャストを切替える。

#### 【0013】

すなわち、マルチキャスト通信のパケット配送において、各エンドノードは互いにIPマルチキャストで通信可能か、または可能でないかを予め確認する。そして、各エンドノードにおいてIPマルチキャストのみでは通信不可能な他のエンドノードへのパケット配送にIPユニキャストを用いることで、IPマルチキャストの課題である、IPマルチキャスト非対応ネットワーク上でのマルチキャスト通信を実現し、IPマルチキャスト非対応ネットワークの存在から、ユーザのマルチキャスト通信利用が制限される課題を解決する。

#### 【0014】

また、複数のエンドノードが同一のIPマルチキャストネットワークに接続し、IPマルチキャストを用いて通信可能な場合には、それらエンドノード間におけるパケット配送にはIPマルチキャストを用い、マルチキャスト通信に必要なパケット複製とその転送処理や、マルチキャスト配送木構築処理の一部を、IPマルチキャストに対応するネットワーク上のルータに処理させる。これにより、アプリケーションレイヤマルチキャストと比べて、エンドノードにおけるこれらの処理負荷を軽減すると同時に、使用するネットワーク帯域資源の節約を実現する。

#### 【発明の効果】

#### 【0015】

本発明によれば、IPマルチキャスト対応のネットワークと非対応のネットワークが混在したネットワーク環境において、エンドノードにおける処理負荷を増大させず、且つネットワーク帯域の消費量を小さくしたマルチキャスト通信を実現するパケット配送制御方

法を提供できる。

【発明を実施するための最良の形態】

【0016】

本発明の第1の態様は、一対多又は多対多の通信であるマルチキャスト通信において、当該マルチキャスト通信に参加するエンドノード上でのパケット配送にIPマルチキャストとIPユニキャストとを併用し、受信者エンドノードに応じてIPマルチキャストとIPユニキャストを切り替えることを特徴とするパケット配送制御方法である。

【0017】

このようなパケット配送制御方法によれば、各エンドノードにおいてIPマルチキャストのみでは通信不可能な他のエンドノードへのパケット配送にIPユニキャストを用いることで、IPマルチキャストの課題である、IPマルチキャスト非対応ネットワーク上でのマルチキャスト通信を実現し、またアプリケーションレイヤマルチキャストと比べて、エンドノードにおけるこれらの処理負荷を軽減すると同時に、消費するネットワーク帯域資源を節約する。

【0018】

本発明の第2の態様は、マルチキャスト通信に参加する各エンドノードに対して、マルチキャスト配送木に基づいた転送ルールを設定し、前記転送ルールには次のパケット配送先がIPマルチキャストによる通信が可能であればIPマルチキャストアドレスを記述し又IPマルチキャストによる通信ができないのであれば次のパケット配送先であるエンドノードのIPユニキャストアドレス（以降、IPユニキャストアドレスを単に“IPアドレス”と記述）を記述しておき、各エンドノードが前記転送ルールに記述されたアドレス属性に応じてIPマルチキャストとIPユニキャストを切り替えることを特徴とするパケット配送制御方法である。

【0019】

このようなパケット配送制御方法によれば、各エンドノードに次のパケット配送先がIPマルチキャストによる通信が可能であればIPマルチキャストアドレスを記述し又IPマルチキャストによる通信ができないのであれば次のパケット配送先であるエンドノードのIPアドレスを記述した転送ルールを設定するので、各エンドノードは転送ルールに従ってパケットの宛先アドレスを変更することで、受信者エンドノードに応じてIPマルチキャストとIPユニキャストを切り替えることができる。

【0020】

本発明の第3の態様は、マルチキャスト通信に参加するエンドノード上にマルチキャスト配送木に基づいた転送ルールを予め設定し、前記転送ルールに対して次のパケット配送先がIPマルチキャストによる通信が可能であればIPマルチキャストアドレスを記述し又IPマルチキャストによる通信ができないのであれば次のパケット配送先であるエンドノードのIPアドレスを記述しておき、マルチキャスト配送木の根又は節となるエンドノードにおいてIPマルチキャストにより通信可能な他のエンドノードが存在するのであれば、それらの他のエンドノードに対してはIPマルチキャストアドレスを宛先アドレスとしたIPマルチキャストパケットでパケット配送を行い、マルチキャスト配送木の根又は節となるエンドノードにおいてIPマルチキャストにより通信ができない他のエンドノードが存在するのであれば、それらの他のエンドノードのIPアドレスを宛先アドレスとしたIPユニキャストパケットでパケット配送を行うことを特徴とするパケット配送制御方法である。

【0021】

このようなパケット配送制御方法によれば、転送ルールに記述されたアドレス属性に応じてIPマルチキャストとIPユニキャストを切り替えることのできるエンドノードを実現できる。

【0022】

本発明の第4の態様は、マルチキャスト通信に参加したエンドノードからIPマルチキャストが可能か否か不明な他のエンドノード又は自己以外のエンドノードに対してIPマ

ルチキャストにて応答要求メッセージを送信し、それに対する応答メッセージを返信したエンドノードをIPマルチキャストによる通信が可能なエンドノードと判定することの特徴とするIPマルチキャスト対応判定方法である。(以降、あるエンドノードに対してIPマルチキャストによる通信が可能な他のエンドノードを内部エンドノード、IPマルチキャストによる通信ができない他のエンドノードを外部エンドノードと記述する)

【0023】

このようなIPマルチキャスト対応判定方法によれば、マルチキャスト通信に参加したエンドノードがその他のエンドノードとIPマルチキャストにより通信可能か否か判断することができ、その結果を転送ルールの設定に利用することができる。

【0024】

本発明の第5の態様は、マルチキャスト通信に参加したエンドノードのうち送信者となるエンドノード上において当該送信者を根とするマルチキャスト配送木を求めるマルチキャスト配送木算出方法であって、マルチキャスト配送木の対象となるエンドノードをリストに登録し、前記登録リストから送信者がIPマルチキャストにより通信可能なエンドノードである内部エンドノードを除外し、当該登録リストの中から配送木算出アルゴリズムに基づいて節となるエンドノードを特定し、当該節エンドノード及び節エンドノードからみた内部エンドノードを前記登録リストから除外し、前記節エンドノードを起点としてその先の部分についても同じ処理を繰り返すことによりマルチキャスト配送木を求めるマルチキャスト配送木算出方法である。

【0025】

このようなマルチキャスト配送木算出方法によれば、IPマルチキャスト対応ネットワークとIPマルチキャスト非対応のネットワークとが混在する環境であっても、パケット配送手段としてIPマルチキャストを用いるか又はIPユニキャストを用いるか判断可能なマルチキャスト配送木を算出することができる。

【0026】

本発明の第6の態様は、第5の態様のマルチキャスト配送木算出方法に基づいて算出されたマルチキャスト配送木の各節エンドノードに対して、節毎に定めた転送ルールであって当該マルチキャスト配送木の根を送信元とするマルチキャスト通信用のパケットを受信した場合どのIPアドレスに転送するかを示した転送ルールが記述された転送要求メッセージをIPユニキャストで送信し、前記転送要求メッセージを受信した節エンドノードが転送要求メッセージ中の転送ルールを自己の転送ルールとして保持することの特徴とするマルチキャスト配送木構築方法である。

【0027】

このようなマルチキャスト配送木構築方法によれば、IPマルチキャスト対応ネットワークとIPマルチキャスト非対応のネットワークとが混在する環境において、かかるネットワーク上のエンドノードを介してマルチキャスト配送木を構築することができる。

【0028】

本発明の第7の態様は、第6の態様のマルチキャスト配送木構築方法において、マルチキャスト通信から離脱するエンドノードを検出した場合、当該エンドノード離脱後の状態に合わせて前記マルチキャスト配送木を再構築するものである。

【0029】

これにより、マルチキャスト通信からエンドノードが離脱した後もマルチキャスト配送木が再構築されるので、マルチキャスト通信を実現することができる。

【0030】

本発明の第8の態様は、第1又は第2の態様のパケット配送制御方法において、マルチキャスト通信に参加するエンドノードを管理する管理サーバを設け、エンドノードに関する情報及びエンドノードの参加・離脱に関する情報は管理サーバとエンドノードとの間で交換されることを特徴とする。

【0031】

本発明の第9の態様は、一対多又は多対多の通信であるマルチキャスト通信に参加する



通信端末であって、パケット配送に IP マルチキャストと IP ユニキャストとを併用し、受信者エンドノードに応じて IP マルチキャストと IP ユニキャストを切り替えることを特徴とする通信端末である。

【0032】

本発明の第10の態様は、第9の態様の通信端末において、マルチキャスト通信に参加するエンドノードを管理する管理サーバとの間で、他のエンドノードに関する情報及び他のエンドノードの参加・離脱に関する情報を交換するものとした。

【0033】

これにより、エンドノード間で交換される制御メッセージを削減することができる。

【0034】

以下、本発明の実施の形態について図面を参照して具体的に説明する。

【0035】

最初に、本実施の形態に係るパケット配送制御方法の概略から説明する。本実施の形態に係るパケット配送制御方法は、以下のステップからなる。

【0036】

ステップ1：マルチキャスト通信に参加する各エンドノードが自己以外の他のエンドノードの IP アドレス情報を取得する。

【0037】

ステップ2：前記マルチキャスト通信においてパケット配送を行う際、各エンドノード上において、互いに IP マルチキャストにより通信可能か、または IP ユニキャストでのみ通信可能か予め確認する。

【0038】

ステップ3：ステップ2で得られた結果を各エンドノードが互いに交換し、各エンドノードが前記マルチキャスト通信に必要なマルチキャスト配送木の算出と構築を行う。

【0039】

ステップ4：ステップ1からステップ3の結果から、あるエンドノードにおいて、IP マルチキャストで通信可能な他のエンドノードが存在した場合、これらエンドノード間では IP マルチキャストを用いてパケット配送を行い、IP マルチキャストでは通信不可能な他のエンドノードが存在した場合、これらエンドノード間では IP ユニキャストを用いてパケット配送を行う。

【0040】

これにより、マルチキャスト通信における IP マルチキャストおよびアプリケーションレイヤマルチキャストの課題を同時に解決するパケット配送を実現する。

【0041】

以下、各ステップにおける具体的な処理手順を記述する。尚、以下の各ステップの処理手順の記述では、前提とする IP マルチキャスト方式として SSM(Source Specific Multicast)を想定する。もう一つの IP マルチキャスト方式である ASM(Any Source Multicast)が、IP マルチキャストアドレス(G)でマルチキャストグループを識別するのに対して、SSMは送信者の IP アドレス(S)と IP マルチキャストアドレス(G)の組でマルチキャストグループを識別する。SSMを用いて配送されるパケットを受信しようとする受信者は、ルータに対して、(S,G)のJoinパケットを送信する。Joinパケットを受信したルータは、ルータ間で(S,G)ごとにマルチキャスト配送木を構築し、この配送木に沿ってパケットの複製、転送を行う。SSMは、(S,G)の組でマルチキャストグループを識別するため、ASMでは必要となるインターネット上で一意に識別できる IP マルチキャストアドレス割り当てと、ドメイン間の IP マルチキャストルーティングのための特別な機構は必要なく、運用が容易であるという利点を持つ。

【0042】

尚、エンドノードが接続する IP マルチキャストに対応した各ネットワーク上に、IP マルチキャストアドレス割り当てのための機構を設けることにより、ASMを本発明で使うことができる。

## 【0043】

## [ステップ1]

ステップ1では、マルチキャスト通信に参加する各エンドノードが、自己以外の他のエンドノードのIPアドレス情報を取得するために、エンドノードのマルチキャスト通信への参加・離脱を管理するサーバ（以降、メンバ管理サーバと記述）を用いる方法と、マルチキャスト通信に参加する各エンドノードが、互いにメッセージ交換することで自立分散的に管理する機能（以降、分散メンバ管理機能と記述）を有する方法を想定している。以下に、前記二つの方法における処理手順について記述する。尚、下記の処理手順は、前記マルチキャスト通信にエンドノードが参加・離脱する度に行われる。

## 【0044】

メンバ管理サーバを用いる方法について記述する。まず、あるエンドノード(Na)がマルチキャスト通信に参加・離脱を行う際、Naはメンバ管理サーバに、参加または離脱要求を目的とするメッセージ（以降、それぞれ、参加要求メッセージ、離脱要求メッセージと記述）を送信する。また、Naはメンバ管理サーバに対して参加要求メッセージを送信した際、メンバ管理サーバからマルチキャスト通信に参加中の他エンドノードのIPアドレスを取得する。

## 【0045】

一方、マルチキャスト通信に参加中の他エンドノードは、メンバ管理サーバから、エンドノードの参加・離脱の広告を目的とするメッセージ（以降、それぞれ、参加広告メッセージ、離脱広告メッセージと記述）を受け取り、NaのIPアドレス情報およびNaの参加または離脱を把握する。

## 【0046】

分散メンバ管理機能を用いる方法について記述する。まず、あるエンドノード(Nb)がマルチキャスト通信に参加・離脱を行う際、Nbは既にマルチキャスト通信に参加中の他の一つのエンドノード(Nc)に対して、NbのIPアドレス情報を含む参加要求メッセージまたは離脱要求メッセージを送信する。また、NbはNcに対して参加要求メッセージを送信した際、Ncからマルチキャスト通信に参加中の他エンドノードのIPアドレスを取得する。

## 【0047】

一方、NcはNbのマルチキャスト通信への参加・離脱を、マルチキャスト通信に参加中の各エンドノードに対して、参加広告メッセージまたは離脱広告メッセージを送信することで知らせる。Nc以外のマルチキャスト通信に参加中の各エンドノードは、参加広告メッセージまたは離脱広告メッセージを受信することにより、NbのIPアドレス情報と参加・離脱を把握する。

## 【0048】

## [ステップ2]

ステップ2では、各エンドノードが、互いにIPマルチキャストによる通信が可能か、またはIPユニキャストでのみ通信が可能かを判断するために、以下に記述する処理を行う。尚、下記の処理手順は、マルチキャスト通信に新たにエンドノードが参加する度に行われるものである。下記の処理手順では、マルチキャスト通信に新たに参加するエンドノードをNd300、Nd300のIPアドレスをSd、Ndが使用するIPマルチキャストアドレスをGd、既にマルチキャスト通信に参加中の各エンドノードをNi(301-303)、NiのIPアドレスをSi、Niが使用するIPマルチキャストアドレスをGiと仮定する（ただし、iは変数であり、その範囲は1-3である）。また、各エンドノードの位置関係を図7に示す。

## 【0049】

まず、Ndがマルチキャスト通信に参加すると、Ndは前記ステップ1記載の処理により取得したマルチキャスト通信に既に参加中の他のエンドノードのIPアドレスをもとに、(Si, Gi)で表されるNiを送信元とする複数のマルチキャストグループに対するJoinパケットをルータに送信する。一方、Niは前記ステップ1記載の処理手順により、Ndのマルチキャスト通信への参加とIPアドレスを把握すると、(Sd, Gd)で表されるNdを送信元とするマ

ルチキャストグループに対するJoinパケットをルータに送信する。Joinパケットを受信したルータは、ルータ間でマルチキャストグループごとにマルチキャスト配送木を構築し、この配送木に沿ってパケットの複製、転送を行う。

【0050】

次に、Ndは応答を求めることを目的としたメッセージ（以降、応答要求メッセージ）を、Ndを送信元とするマルチキャストグループ宛て、つまり(Gd)を宛先とするIPマルチキャストパケットとして送信する。また、Niは応答要求メッセージを、Niを送信元とするマルチキャストグループ宛てに、つまり(Gi)を宛先とするIPマルチキャストパケットとして送信する。

【0051】

応答要求メッセージを受信した各エンドノードは、その応答要求メッセージに対する応答を目的としたメッセージ（以降、応答メッセージ）を、応答要求メッセージの送信元エンドノードのIPアドレスを宛先としたIPユニキャストパケットとして送信する。

【0052】

応答要求メッセージの送信元エンドノードから見て、IPマルチキャストパケットとして転送される応答要求メッセージを受信できるエンドノードは、IPマルチキャストにより通信可能なエンドノードである。従って、応答パケットを受信した応答要求メッセージの送信元エンドノードは、応答メッセージの送信元エンドノードとIPマルチキャストにより通信が可能と判断できる。また、応答要求メッセージに対して、応答メッセージを返さないエンドノードは、IPマルチキャストにより通信が不可能である（つまり、IPユニキャストでのみ通信可能）と判断できる。

【0053】

例えば、図7に示すネットワーク構成では、新規に参加したNd(300)が(Gdを宛先とするIPマルチキャストパケットとして)送信する応答要求メッセージを受信できるのは、N1(301)だけであり、N1(301)は応答要求メッセージを受信すると、それに対する応答メッセージを(Sdを宛先とするIPユニキャストパケットとして)送信する。Nd(300)はN1が送信した応答メッセージを受信すると、N1(301)をIPマルチキャストにより通信が可能と判断する。また、Nd(300)は応答要求メッセージに対して応答をしないエンドノードであるN2およびN3をIPマルチキャストにより通信が不可能であると判断する。次に、N1(301)が(G1を宛先とするIPマルチキャストパケットとして)送信する応答要求メッセージを受信できるのは、Nd(300)だけであり、Nd(300)は応答要求メッセージを受信すると、それに対する応答メッセージを(S1を宛先とするIPユニキャストパケットとして)送信する。N1(301)はNd(300)が送信した応答メッセージを受信すると、Nd(300)をIPマルチキャストにより通信が可能と判断する。また、N1(301)は応答要求メッセージに対して応答をしないエンドノードであるN2およびN3をIPマルチキャストにより通信が不可能であると判断する。最後に、N2(302)およびN3(303)が(それぞれG2、G3を宛先とするIPマルチキャストパケットとして)送信する応答要求メッセージは、どのエンドノードも受信できず、またそれに対する応答メッセージも返信されないの、N2(302)はNd(300)とN1(301)とN3(303)を、N3(303)はNd(300)とN1(301)とN2(302)をそれぞれIPマルチキャストにより通信が不可能であると判断する。

【0054】

以上の処理手順により、NdはIPマルチキャストにより通信可能なエンドノードと、IPユニキャストでのみ通信可能なエンドノードを区別し、また、NiはNdがIPマルチキャストにより通信可能なエンドノードか、またはIPユニキャストでのみ通信可能なエンドノードか区別する。以降、あるエンドノードにおいて、IPマルチキャストで通信可能なエンドノードの集合を、あるエンドノードに対する内部エンドノードと記述し、IPユニキャストでのみ通信可能なエンドノードの集合を、あるエンドノードに対する外部エンドノードと記述する。

【0055】

尚、各エンドノードは、応答要求パケットを定期的に送信することで、応答要求パケットの損失に対する内部エンドノードまたは外部エンドノードの判断誤りを少なくすることができる。

#### 【0056】

また、エンドノードから一定時間送信される応答要求メッセージのパケットに、そのエンドノードが既に受信済み応答メッセージの送信元エンドノードのIPアドレスを挿入する。一方、応答要求メッセージを受信するエンドノードは、自己のIPアドレスが応答要求メッセージに含まれていた場合、応答メッセージを送信しないこととする。これにより、メッセージ交換量を削減し、エンドノードにおける制御パケット交換による処理負荷を削減する。

#### 【0057】

尚、各エンドノードが使用するIPマルチキャストアドレスの決定方法としては、ネットワークの運用者から共通のIPマルチキャストアドレスを割り当ててもらう方法、または、人間がマルチキャスト通信を識別するための文字列情報（以降、マルチキャスト通信識別子と記述）を2進数などの数字に変換し、ベースとなるIPマルチキャストアドレスと足し合わせることで共通のIPマルチキャストアドレスを算出する方法、または、各エンドノードが任意に使用するIPマルチキャストアドレスを決定し、ステップ1の前記メンバ管理サーバまたは前記分散メンバ管理機能により、各エンドノードが使用するIPマルチキャストアドレスを広告する方法を想定している。

#### 【0058】

尚、IPマルチキャスト方式にASMを使用する場合、各エンドノードは、SSMの場合に用いていた(S,G)のJoinパケットに対して、IPマルチキャストに対応した各ネットワーク上の前記IPマルチキャストアドレス割り当て機構により割り当てられたIPマルチキャストアドレス(G)のJoinパケットを代わりに用いる。

#### 【0059】

##### [ステップ3]

ステップ3は、マルチキャスト通信に必要なマルチキャスト配送木の算出と構築を行うためのステップであって、各エンドノードの状態情報の把握（以降、ステップ3-1と記述）と、マルチキャスト配送木の算出（以降、ステップ3-2と記述）と、マルチキャスト配送木の構築（以降、ステップ3-3と記述）とから構成される。

#### 【0060】

ここで、エンドノード(Ne)の状態情報とは、Neと他のエンドノードとの間のパケット配送における経路上の遅延やホップ数、使用可能帯域という情報と、ステップ2記載のNeに対する内部エンドノードおよび外部エンドノードのリストとを合わせた情報から構成できる。図3に状態情報の構成例を示す。尚、状態情報を構成する情報の詳細は適宜追加、変更、削除可能である。

#### 【0061】

##### (ステップ3-1)

ステップ3-1では、各エンドノードが互いの状態情報を把握するために、以下の処理を行う。下記の処理手順は、マルチキャスト通信に対してエンドノードが参加する度に行われる。

#### 【0062】

まず、あるエンドノード(Nf)がマルチキャスト通信に参加すると、Nfは、前記ステップ1および前記ステップ2記載の処理を行った後、Nfの外部エンドノードに対して、NfとNfの外部エンドノードとの間のパケット配送における経路上のホップ数や遅延、使用可能帯域を計測する。また、マルチキャスト通信に対して既に参加中のエンドノードでは、前記ステップ1および前記ステップ2記載の処理を行った後、Nfを自身の外部ノードと判断した場合のみ、自己ノードとNfとの間のパケット配送における経路上のホップ数や遅延、使用可能帯域を計測する。

#### 【0063】

次に、Nfは新たに作成した自己の状態情報を広告することを目的とした状態情報広告メッセージを、他のエンドノードに対してIPユニキャストにより送信する。また、上記計測処理により自身の状態情報を更新したエンドノードは、状態情報広告メッセージを、他のエンドノードに対してIPユニキャストにより送信する。尚、他のエンドノードの状態情報が必要になるのは送信者となるエンドノードのみである。また送信者となるエンドノードに対する内部エンドノード間の配送木構築はIPマルチキャストに対応したルータ上で処理されるため、送信者となるエンドノードでは内部エンドノードの状態情報を必要としない。このことから、状態情報広告メッセージの送信対象をそのメッセージの送信元エンドノードに対する外部エンドノード且つ送信者となるエンドノードとすることで、状態情報広告メッセージの広告量を削減することができる。

#### 【0064】

以上の処理手順により、各エンドノードは他のエンドノードの状態情報を把握する。

#### 【0065】

(ステップ3-2)

本発明におけるマルチキャスト配送木は、送信者を根とする一対多の配送木である。また、マルチキャスト配送木の算出は、送信者となるエンドノード上で行う。以下に、マルチキャスト配送木の算出に必要な処理手順について記述する。下記の処理手順は、マルチキャスト通信に対してエンドノード(Ng)が参加する度に、Ngが送信者となる場合のNg(エンドノード)において、または前記ステップ1および前記ステップ2記載の処理を経て、Ngを外部エンドノードと判断した既にマルチキャスト通信に参加中の送信者となるエンドノードにおいて行われる。また、下記の処理手順は、マルチキャスト通信からNgが離脱する度に、既にマルチキャスト通信に参加中のエンドノードであって、Ngを外部エンドノードとし、かつ送信者となるエンドノードにおいて行われる。

#### 【0066】

尚、Ngの参加・離脱に対して、既にマルチキャスト通信に参加中のエンドノードであって、Ngを内部エンドノードと判断した送信者となるエンドノードは、マルチキャスト配送木の算出および構築処理は必要ない。

#### 【0067】

マルチキャスト配送木の算出を行うためのアルゴリズムは、最短路木を求めるSP T (Shortest Path Tree)や、最小全域木を求めるMST (Minimum Spanning Tree)をはじめ、要求されたQoS (Quality of Service)条件を満たすアルゴリズムなどがある。本発明では、上位のアプリケーションからの要求に従い、算出アルゴリズムを選択することを想定している。

#### 【0068】

図2は、マルチキャスト配送木を算出するためのフローチャートである。以下に、図2を用いて、マルチキャスト通信の送信者であるエンドノードをNh、マルチキャスト算出アルゴリズムをSP T、マルチキャスト算出アルゴリズムに対するメトリックを各エンドノード間のホップ数とした場合の、Nhにおける前記マルチキャスト配送木算出方法を記述する。

#### 【0069】

条件1 (ステップ400) : Nhの内部エンドノードが存在する場合は処理1 (ステップ401)、そうではない場合は処理2 (ステップ402)を行う。

#### 【0070】

処理1 (ステップ401) : 節候補対象リスト (配送木の算出過程で既に配送木に含まれているエンドノードのリスト) に何も記述せず、NhおよびNhの内部エンドノード以外のエンドノードを算出対象リスト (配送木の算出過程で、まだ配送木に含まれないエンドノードのリスト) に記述する。図1に示すネットワーク構成であれば、送信者100は受信者101、102が内部エンドノードであるので、それ以外の受信者103-107を算出対象リストに記述する。

#### 【0071】

処理 2 (ステップ 402) : 節候補対象リストに何も記述せず、Nh 以外のエンドノードを算出対象リストに記述する。図 1 に示すネットワーク構成であれば、受信者 106 がエンドノード Nh の場合、自己以外の全てのエンドノード 100-105、107 を算出対象リストに記述する。

【0072】

条件 2 (ステップ 403) : 算出対象リストの長さが 0 である場合はマルチキャスト配送木の算出処理を終了し、そうでない場合は処理 3 (ステップ 404) を行う。

【0073】

処理 3 (ステップ 404) : マルチキャスト配送木算出アルゴリズムである SPT に従い、算出対象リストに記述されたエンドノードに対して、Nh または節候補リストに記述されているエンドノードを経由し、メトリックであるホップ数の和が最小となるエンドノードを一つ選択し、マルチキャスト配送木の節とする。図 1 に示すネットワーク構成であれば、送信者 100 がエンドノード Nh の場合、最初は節候補リストに何も記述されていないので、受信者 103-105 の中で最短経路のエンドノードを節として選択し、受信者 106、107 の中で最短経路のエンドノードを節として選択する。

【0074】

条件 3 (ステップ 405) : 処理 3 (ステップ 404) で選択したエンドノードに内部エンドノードが存在した場合は処理 4 (ステップ 406) を行い、そうでない場合は処理 5 (ステップ 407) を行う。

【0075】

処理 4 (ステップ 406) : 処理 3 (ステップ 404) で選択したエンドノードを節候補リストに記述し、処理 3 (ステップ 404) で選択したエンドノードおよびそのエンドノードの内部ノードを算出対象リストから削除する。例えば、処理 3 で受信者 103 を節として選択した場合、受信者 103 及び受信者 103 の内部エンドノード 104、105 を算出対象リストから削除する。

【0076】

処理 5 (ステップ 407) : 処理 3 (ステップ 404) で選択したエンドノードを節候補リストに記述し、そのエンドノードを算出対象リストから削除する。例えば、処理 3 で受信者 106 を節として選択した場合、受信者 106 を算出対象リストから削除する。

【0077】

また、前記マルチキャスト配送木処理では、処理 4 (ステップ 406) または処理 5 (ステップ 407) が完了すると、条件 2 (ステップ 403) に戻る。

【0078】

以上のマルチキャスト配送木算出方法により、Nh はマルチキャスト配送木を算出する。

【0079】

(ステップ 3-3)

以下に、マルチキャスト配送木の構築に必要な処理手順について記述する。下記の処理手順は、ステップ 3-2 を実施した送信者となるエンドノードを Nk と仮定する。

【0080】

まず、Nk は前記マルチキャスト配送木算出方法により算出したマルチキャスト配送木の節となる各エンドノードに対して、前記マルチキャスト配送木の構築を目的としたメッセージ (以降、転送要求メッセージ) を、IP ユニキャストを用いて送信する。転送要求メッセージには、Nk を送信元とするマルチキャスト通信のためのパケットを、どの IP アドレスに転送するのか記述している (以降、転送ルールと記述)。転送要求メッセージを受信したエンドノードにおいて、内部エンドノードが存在するエンドノード (N1) に対する前記転送ルールには、必ず N1 が使用する IP マルチキャストアドレスが記述されている。図 1 に示すネットワーク構成であれば、受信者 103 が転送要求メッセージを受信した節である場合、受信者 103 は内部エンドノード 104、105 が存在するエンドノード (N1) であるので、転送ルールには受信者 103 が使用する IP マルチキャストアドレスを記述する。IP マルチキャスト対応ネットワーク上の受信者 104、105 が独自の IP マ

ルチキャストアドレスを指定していればそのアドレスを記述する。これにより受信者 103 を節として、その先の受信者 104, 105 に送信者 100 のパケットを配送する配送木が構築されたことになる。図 4 は自己が構築したマルチキャスト配送木における転送ルール及び他のエンドノードが構築したマルチキャスト配送木における転送ルールを示している。自己が構築したマルチキャスト配送木の場合は、根は自己の IP アドレスが記述される。

#### 【0081】

転送要求メッセージを受信したエンドノードは、上記転送ルールに従い、Nk を送信元エンドノードとするマルチキャスト通信のためのパケットを転送する。

#### 【0082】

尚、転送ルールは有効期限があり、Nk は転送要求メッセージを定期的を送信することで、マルチキャスト配送木を維持する。また、マルチキャスト配送木の節となるエンドノードでは、一定期間前記転送要求メッセージを受信しなかった場合、対応する前記転送ルールを破棄する。

#### 【0083】

##### [ステップ 4]

ステップ 4 では、マルチキャスト通信における送信者となるエンドノードが、前記ステップ 3-3 記載の処理手順により構築したマルチキャスト配送木に従い、受信者となるエンドノードに対してパケット配送を行う。

#### 【0084】

このとき、マルチキャスト配送木に沿って転送されるパケットを受信したエンドノードは、本来の送信元エンドノードの IP アドレスを IP ヘッダから判別できない。図 1 に示すネットワーク構成であれば、送信者 100 からパケットを受信した受信者 103 は受信者 104, 105 に IP マルチキャストする際にパケットヘッダに記述される送信元 IP アドレスに自己の IP アドレスを記述するからである。このことから、送信者となるエンドノードは配送するパケットのペイロードに、自身の IP アドレスを挿入することで、パケットを受信するエンドノードが本来の送信元エンドノードの IP アドレスを判別できるようにする。

#### 【0085】

以下、本発明の実施の形態について、図を用いて具体的に説明する。

#### 【0086】

##### (実施の形態 1)

図 1 は、本実施の形態に係るパケット配送制御方法が適用されるネットワーク構成の概観図である。図 1 では、送信者 100 であるエンドノードから、受信者 (101~107) である複数のエンドノード間でのパケット配送を行うことを想定している。尚、送信者 100 および受信者 (101~107) は、前記ステップ 1~ステップ 3 に記載した処理により、送信者 100 を根とするマルチキャスト配送木の算出および構築を終え、受信者 (101~107) は、送信者 100 が構築したマルチキャスト配送木に従い、パケットを転送するものとする。

#### 【0087】

送信者 100 は、送信者 100 の内部エンドノードである受信者 (101、102) に IP マルチキャストを用いてパケット配送を行う (108)。また、送信者 100 は、前記マルチキャスト配送木に従い、送信者 100 の外部エンドノードである受信者 (103、106) に、IP ユニキャストを用いてパケット配送を行う (109、110)。送信者 100 と同一の IP マルチキャスト対応ネットワークに接続する受信者 (101、102) は、前記ステップ 2 に記載した処理によって送信者 100 を送信元とするマルチキャストグループに Join しており、送信者 100 が送信した IP マルチキャストパケット (108) を受信する。

#### 【0088】

IP ユニキャスト (109) により配送されるパケットを受け取った受信者 103 は、



前記マルチキャスト配送木に従い、受信者103の内部エンドノードである受信者(104、105)に対して、受信した前記IPユニキャストパケットのIPヘッダを、受信者103を送信元、受信者103が使用するIPマルチキャストアドレスを宛先とするIPマルチキャストヘッダに変換し、IPマルチキャストを用いてパケット配送(111)を行う。そして、受信者(104、105)は前記ステップ2に記載した処理によって受信者103を送信元とするマルチキャストグループにJoinしており、受信者(103)が送信したIPマルチキャストパケット(111)を受信する。

#### 【0089】

IPユニキャスト(110)により配送されるパケットを受け取った受信者(106)は、前記マルチキャスト配送木に従い、受信者106の外部エンドノードである受信者(107)に対して、IPユニキャストを用いてパケット配送(112)を行う。

#### 【0090】

以上のように、本実施の形態では、受信者となるエンドノードに応じてIPマルチキャストまたはIPユニキャストを適宜使い分け、パケット配送が行われる。

#### 【0091】

図5は、エンドノード上のパケット配送システム200のブロック構成図である。パケット配送システム200を有する各エンドノードは、前記ステップ1記載の分散メンバ管理機能を有するメンバ管理処理部204により、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して、自身以外の他のエンドノードのIPアドレス情報を取得する。

#### 【0092】

各エンドノードは、前記ステップ2記載の処理を行うIPマルチキャスト通信可能判断部205により、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して、自身以外の他のエンドノードが、IPマルチキャストにより通信可能か、またはIPユニキャストのみで通信可能か判断する。

#### 【0093】

次に、各エンドノードは、リンク情報計測処理部206により、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して、前記ステップ3-1記載の処理手順に従い、他のエンドノードまでの経路上のホップ数、遅延、使用可能帯域を計測する。また、IPマルチキャスト通信可能判断部205およびリンク情報計測処理部206において行った前記処理により得られた結果から、前記ステップ3-1記載の自身の状態情報作成し、状態情報保持部212に記録する。そして、状態情報広告処理部210により、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して、状態情報保持部212に記録されている自身の状態情報を前記ステップ3記載の状態情報広告メッセージとして、他のエンドノードに広告する。それと同時に、状態情報広告処理部210は、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して、他のエンドノードからの前記ステップ3記載の状態情報広告メッセージを受信し、他のエンドノードの状態情報を状態情報保持部212に記録する。

#### 【0094】

マルチキャスト通信の送信者となるエンドノードでは、マルチキャスト配送木算出処理部211において、状態情報保持部212に記録されている各エンドノードの内部状態情報と、前記ステップ3記載のマルチキャスト配送木算出アルゴリズムを用いた、前記ステップ3-2記載のマルチキャスト配送木算出方法により、マルチキャスト配送木の算出処理を行う。

#### 【0095】

マルチキャスト配送木構築処理部202では、前記マルチキャスト配送木の算出処理で得られた結果に従い、前記ステップ3-3記載のマルチキャスト配送木構築方法により、マルチキャスト配送木の構築処理を行う。マルチキャスト配送木構築処理部202では、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して、前記マルチキャスト配送木の算出処理により算出された前記マルチキャスト配送木の節となる各エ



ンドノードに対して、前記ステップ3-3記載の転送要求メッセージを、IPユニキャストを用いて送信する。

#### 【0096】

前記転送要求メッセージを受信したエンドノードは、転送要求メッセージに含まれる前記ステップ3-3記載の転送ルールをそのマルチキャスト配送木構築処理部202を介して、パケット転送ルール保持部208に記録する。

#### 【0097】

パケット転送ルール保持部208における記録内容を図4に示す。前記パケット転送ルール保持部208は、自身が構築したマルチキャスト配送木における、パケットの次の転送先であるIPマルチキャストアドレスまたはエンドノードのIPアドレスが記述される。また、前記パケット転送ルール保持部208は、他のエンドノードが前記マルチキャスト配送木構築処理により構築したマルチキャスト配送木における、パケットの次の転送先であるIPマルチキャストアドレスまたはエンドノードのIPアドレスが記述されている。

#### 【0098】

マルチキャスト通信の送信者となるエンドノードでは、前記マルチキャスト配送木構築処理が完了すると、前記ステップ4記載の手順に従い、パケット配送を行う。具体的には、前記パケット配送システム200において、アプリケーションデータ受信部213から入力されるデータは、IPマルチキャスト/IPユニキャスト切替制御部207に渡される。前記IPマルチキャスト/IPユニキャスト切替制御部207は、前記パケット転送ルール保持部208に記述されている前記パケットの転送ルールに従い、受け取った前記アプリケーションデータを、IPマルチキャストを用いて配送すべきかまたはIPユニキャストを用いて配送すべきか、またはIPマルチキャストとIPユニキャストを併用し配送すべきか適宜判断を行う。そして、判断結果に応じた配送方式に従いIPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して、パケットを送出する。また、送出された前記パケットには拡張ヘッダが付与され、前記拡張ヘッダには送信者であるエンドノードのIPアドレスが記載されている。

#### 【0099】

送信者であるエンドノードから直接または他のエンドノードを介して配送されるパケットを受信したエンドノードでは、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して、パケット転送判断部209に渡される。パケット転送判断部209は、受け取ったパケットからアプリケーションデータを取り出し、アプリケーションデータ出力部214を介して、アプリケーションにデータを渡す。また、パケット転送判断部209は、受信したパケットの拡張ヘッダに記述されている送信元エンドノードのIPアドレスを元に、パケット転送ルール保持部208を参照し、次に受信したパケットをどのIPマルチキャストアドレスまたはどのIPアドレスに転送すべきか判断する。次の転送先があった場合、パケット転送判断部209は、IPマルチキャスト/IPユニキャストヘッダ変換部203において、IPヘッダを適宜書き換え、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して、パケットを送出する。逆に、次の転送先がない場合は、なにも行わず処理を終了する。

#### 【0100】

尚、メンバ管理処理部204はエンドノードの監視機能を有し、前記マルチキャスト配送木を用いて、応答要求メッセージを他のエンドノードに送信することで、エンドノードの障害による予期せぬ離脱に対して、素早く検知を行い、前記ステップ3-2および前記ステップ3-3記載の処理から前記マルチキャスト配送木の再構築を行い、マルチキャスト通信の中断時間を縮小することができる。

#### 【0101】

また、メンバ管理処理部204は認証機能を有し、前記ステップ1記載のマルチキャスト通信における新たなエンドノードの参加、または離脱要求に対して、その要求したエンドノードが、そのマルチキャスト通信の参加・離脱の権利を持つものであるか、または詐

称されたものではないか判断を行う場合もある。

【0102】

前記ステップ4記載の拡張ヘッダは、マルチキャスト通信のためのパケットに付与されるだけでなく、本発明における各エンドノード間での制御を目的としたメッセージ（参加要求メッセージ、離脱要求メッセージ、参加広告メッセージ、離脱広告メッセージ、応答要求メッセージ、応答メッセージ、計測パケット、計測応答パケット、状態情報広告メッセージ、広告受信確認メッセージ、転送要求メッセージを含む）にも付与される場合もある。

【0103】

また、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201は、認証機能を有し、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して行われる他のエンドノードとの通信において、パケットを送信する場合、パケット配送システム200の機能を有するエンドノード自身を証明する目的の認証情報を、前記ステップ4記載の拡張ヘッダに埋め込む場合もある。

【0104】

また、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201は、認証機能を有し、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201を介して行われる他のエンドノードとの通信において、パケットを受信する場合、パケットに付与される前記拡張ヘッダに含まれる、そのパケットの送信元エンドノードを証明する認証情報から、そのパケットの送信元エンドノードが詐称されたものではないか判断する場合もある。

【0105】

また、IPマルチキャスト/IPユニキャストパケット送受信処理部201は、マルチキャスト通信の輻輳検知およびデータ再送機能を有し、マルチキャスト通信のためのパケット配送、または制御を目的としたメッセージ（参加要求メッセージ、離脱要求メッセージ、参加広告メッセージ、離脱広告メッセージ、応答要求メッセージ、応答メッセージ、計測パケット、計測応答パケット、状態情報広告メッセージ、広告受信確認メッセージ、転送要求メッセージを含む）の交換における、パケット損失に対して、再送処理を行う場合もある。

【0106】

また、マルチキャスト通信において、図6に示すように、その通信に参加・離脱するエンドノードを管理するメンバ管理サーバ600を設け、パケット配信システム（607-1～607-n）は、メンバ管理サーバ600と通信を行うことで、その通信に参加・離脱するエンドノードを把握する構成を採ることもできる。

【0107】

これにより、マルチキャスト通信におけるエンドノードの参加・離脱に対して、各エンドノード間での参加広告メッセージおよび離脱広告メッセージの交換量を削減し、エンドノードにおける前記メッセージ交換による処理負荷を軽減することができる。

【0108】

メンバ管理サーバ600では、参加/離脱要求処理部603が、パケット送受信部601を介して、エンドノードからの参加要求メッセージまたは離脱要求メッセージを受信し、その情報をメンバ情報保持部602に書き込み、マルチキャスト通信におけるエンドノードを管理する。また、エンドノードのグループ参加・離脱に対して、メンバ管理サーバ600では、エンドノード通信処理部604が、パケット送受信部601を介して、他のエンドノードに対する参加広告メッセージまたは離脱広告メッセージの送信を行う。

【0109】

メンバ管理サーバ600では、エンドノード監視部605を設け、パケット送受信部601を介して、エンドノードを監視することで、エンドノードの障害による予期せぬ離脱に対して、素早く検知を行い、エンドノード通信処理部604を介して、それを他のエンドノードに広告を行うことで、他のエンドノードが前記ステップ3-2および前記ステッ

プ3-3記載の処理から前記マルチキャスト配送木の再構築を行い、マルチキャスト通信の中断時間を縮小することができる。

【0110】

また、メンバ管理サーバ600では、状態情報保持部606を設け、エンドノード通信処理部604を介して、エンドノードが保持する自身の状態情報を収集、他のエンドノードへの広告を行うことで、各エンドノード間での前記ステップ3記載の状態情報広告メッセージおよび広告受信確認メッセージの交換量を削減し、エンドノードにおける前記メッセージ交換による処理負荷を軽減することができる。

【0111】

また、メンバ管理サーバ600では、参加／離脱要求処理部603が、エンドノードに対する認証機能を有し、前記ステップ1記載のマルチキャスト通信における新たなエンドノードの参加、または離脱要求に対して、その要求したエンドノードが、そのマルチキャスト通信の参加・離脱の権利を持つものであるか、または詐称されたものではないか判断を行う場合もある。

【0112】

また、メンバ管理サーバ600では、パケット送受信部601が、認証機能を有し、パケット送受信部601を介して行われるエンドノードとの通信において、パケットを送信する場合、自身が正しいメンバ管理サーバであることを証明するための認証情報を、前記ステップ4記載の拡張ヘッダと同様にパケットに埋め込む場合もある。

【0113】

また、メンバ管理サーバ600では、パケット送受信部601が、認証機能を有し、パケット送受信部601を介して行われるエンドノードとの通信において、パケットを受信する場合、パケットに付与される前記ステップ4記載の拡張ヘッダに含まれる、そのパケットの送信元エンドノードを証明する前記認証情報から、そのパケットの送信元エンドノードが詐称されたものではないか判断する場合もある。

【産業上の利用可能性】

【0114】

本発明は、IPマルチキャスト対応のネットワークと非対応のネットワークが混在したネットワーク環境下で、エンドノードにおける処理負荷を増大せず、且つネットワーク帯域を消費することなくマルチキャスト通信を実現可能で、一対多型又は多対多型のパケット配送に適用可能である。

【図面の簡単な説明】

【0115】

【図1】一実施の形態に係るパケット配送制御方法を適用するネットワーク構成の概観図

【図2】マルチキャスト配送木算出のためのフロー図

【図3】エンドノードにおける状態情報の記録形式を示す概念図

【図4】エンドノードにおける転送ルールの記録形式を示す概念図

【図5】上記実施の形態におけるエンドノードのブロック構成図

【図6】メンバ管理サーバのブロック図

【図7】マルチキャストグループに新たに参加した端末と既参加端末との関係を示すネットワーク構成図

【符号の説明】

【0116】

100 送信者

101-107 受信者

108 IPマルチキャストによるパケット配送

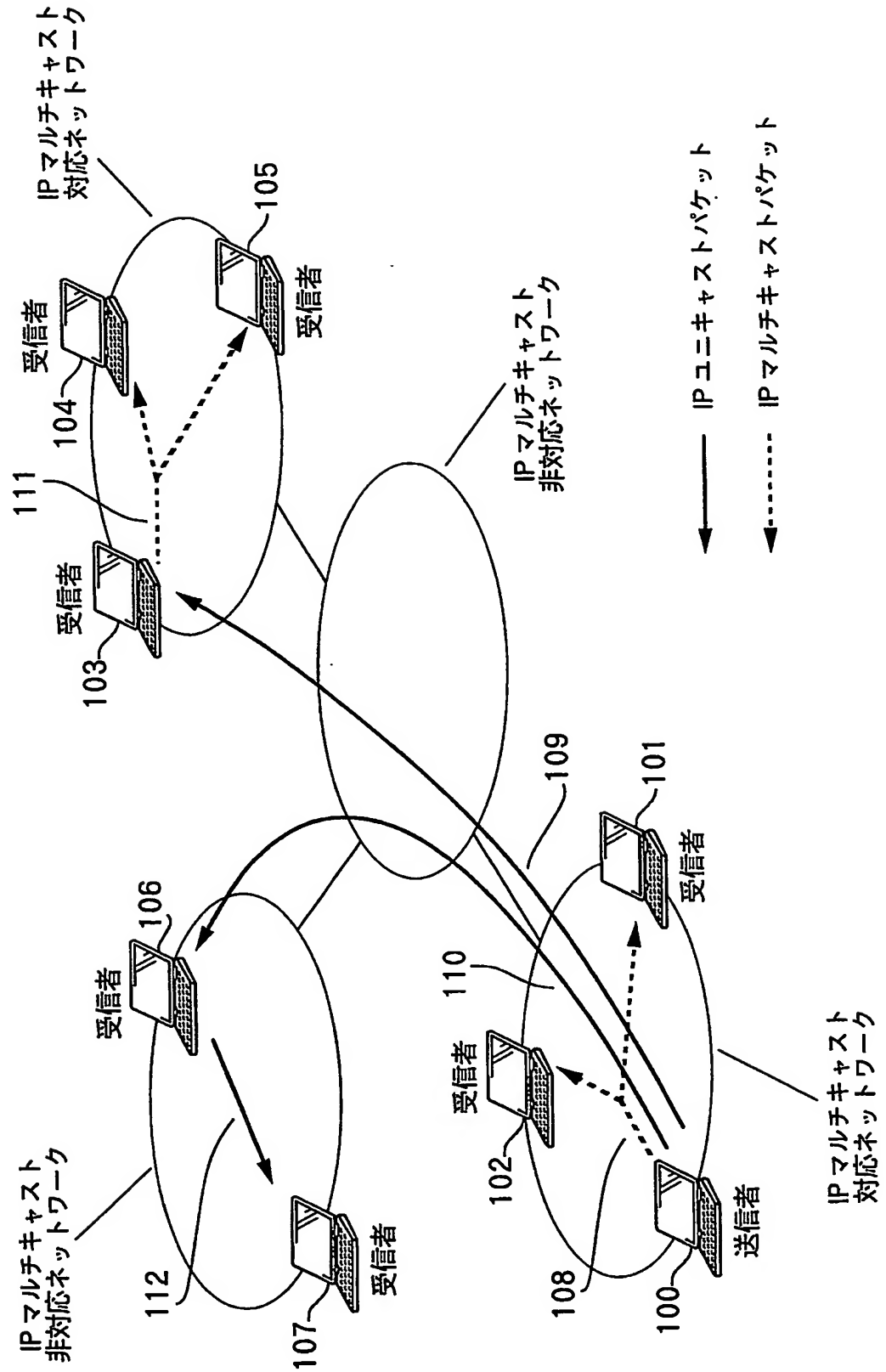
109、110 IPユニキャストによるパケット配送

111 IPマルチキャストによるパケット配送

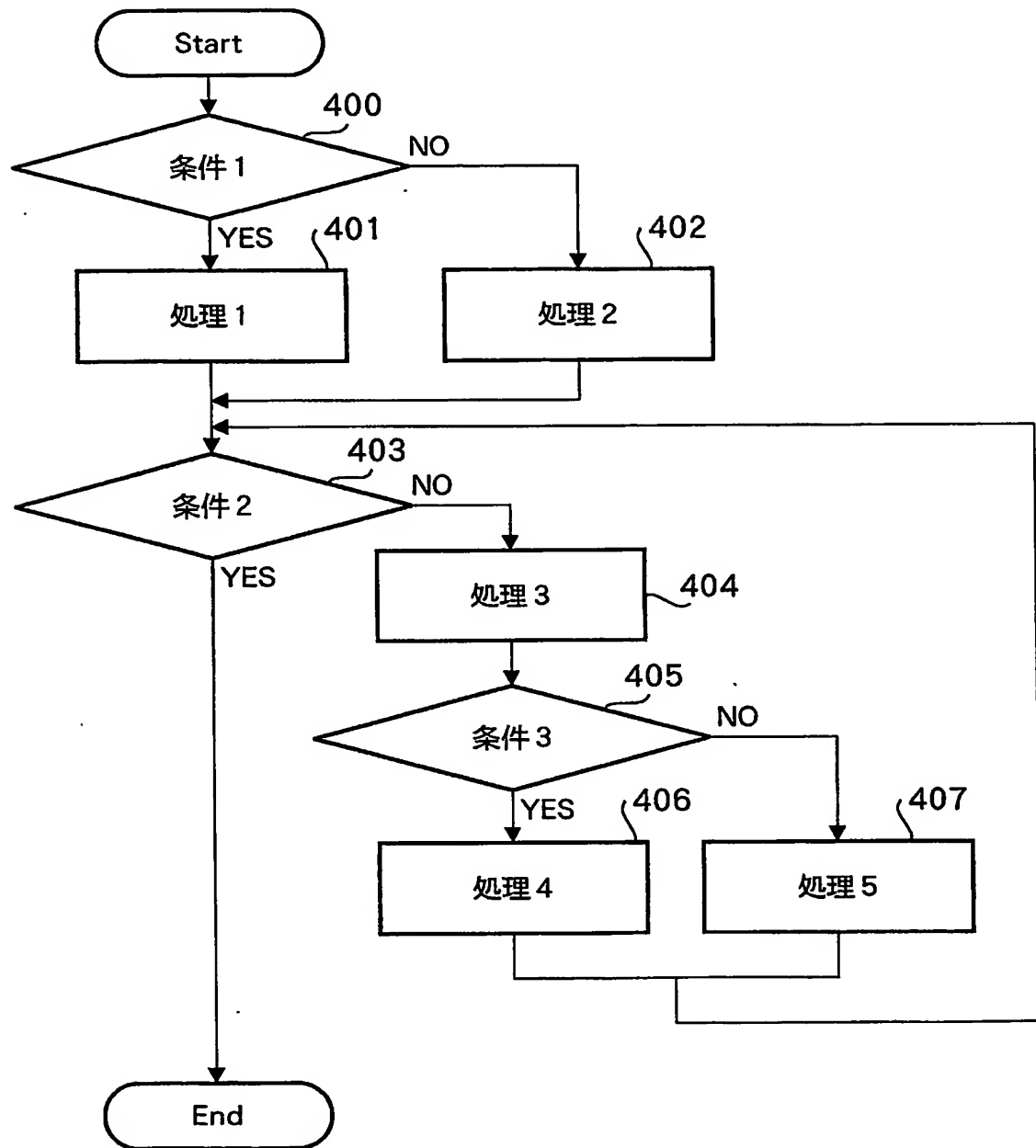
112 IPユニキャストによるパケット配送

2 0 0 パケット配送システム  
2 0 1 I P マルチキャスト / I P ユニキャストパケット送受信処理部  
2 0 2 マルチキャスト配送木構築処理部  
2 0 3 I P マルチキャスト / I P ユニキャストヘッダ変換部  
2 0 4 メンバ管理処理部  
2 0 5 I P マルチキャスト通信可能判断部  
2 0 6 リンク情報計測処理部  
2 0 7 I P マルチキャスト / I P ユニキャスト切替制御部  
2 0 8 パケット転送ルール保持部  
2 0 9 パケット転送判断部  
2 1 0 状態情報広告処理部  
2 1 1 マルチキャスト配送木算出処理部  
2 1 2 状態情報保持部  
2 1 3 アプリケーションデータ受信部  
2 1 4 アプリケーションデータ出力部  
6 0 0 メンバ管理サーバ  
6 0 1 パケット送受信部  
6 0 2 メンバ情報保持部  
6 0 3 参加 / 離脱要求処理部  
6 0 4 エンドノード通信処理部  
6 0 5 エンドノード監視部  
6 0 6 状態情報保持部  
6 0 7 - 1 - 6 0 7 - n パケット配送システム

【書類名】 図面  
【図 1】



【図 2】



【図 3】

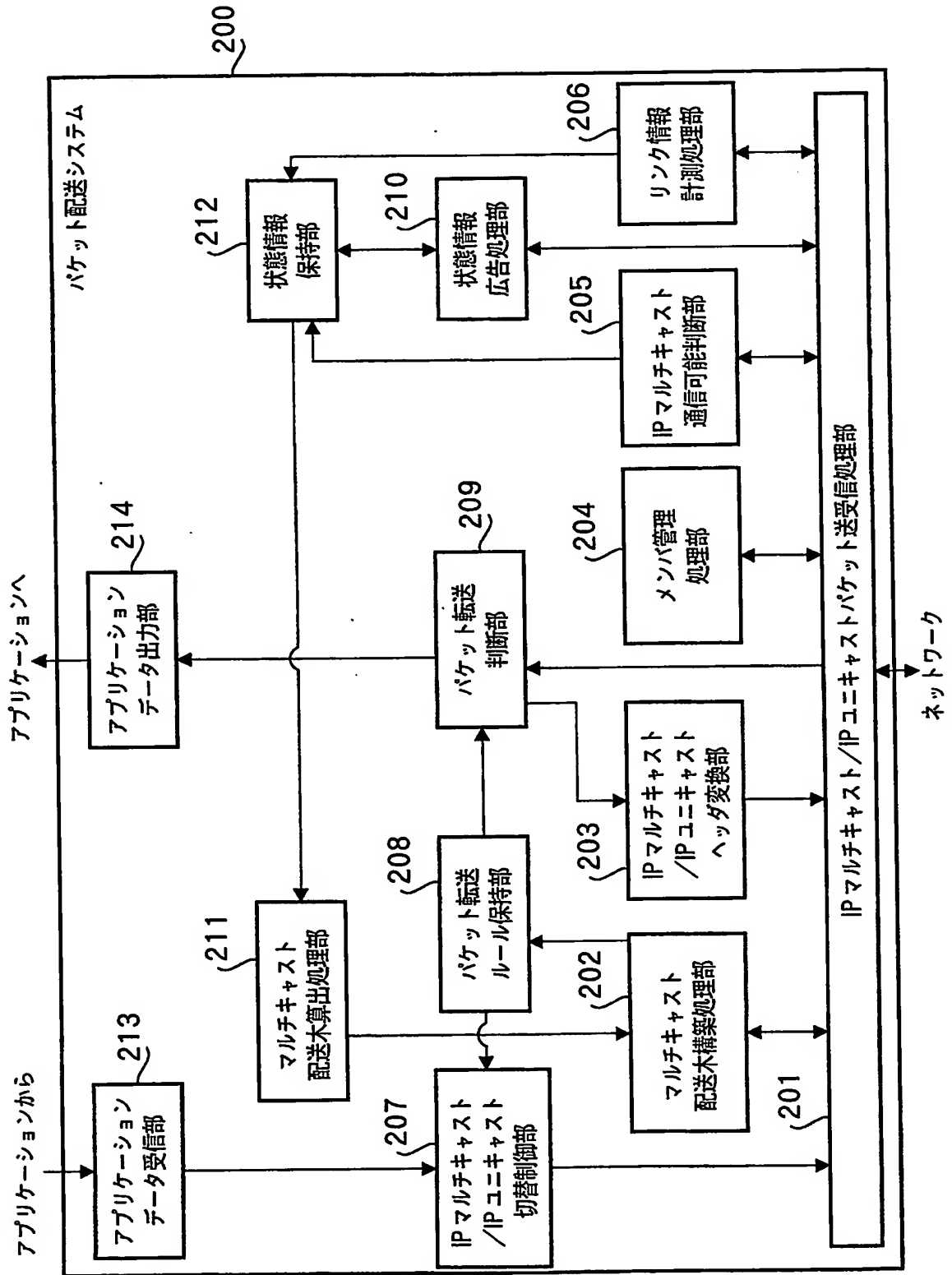
状態情報が帰属するエンドノードのノード名				
状態情報が帰属するエンドノードの IP アドレス				
状態情報が帰属する内部エンドノードリスト	ノード名	IP アドレス	ホップ数	遅延
状態情報が帰属する外部エンドノードリスト				

【図 4】

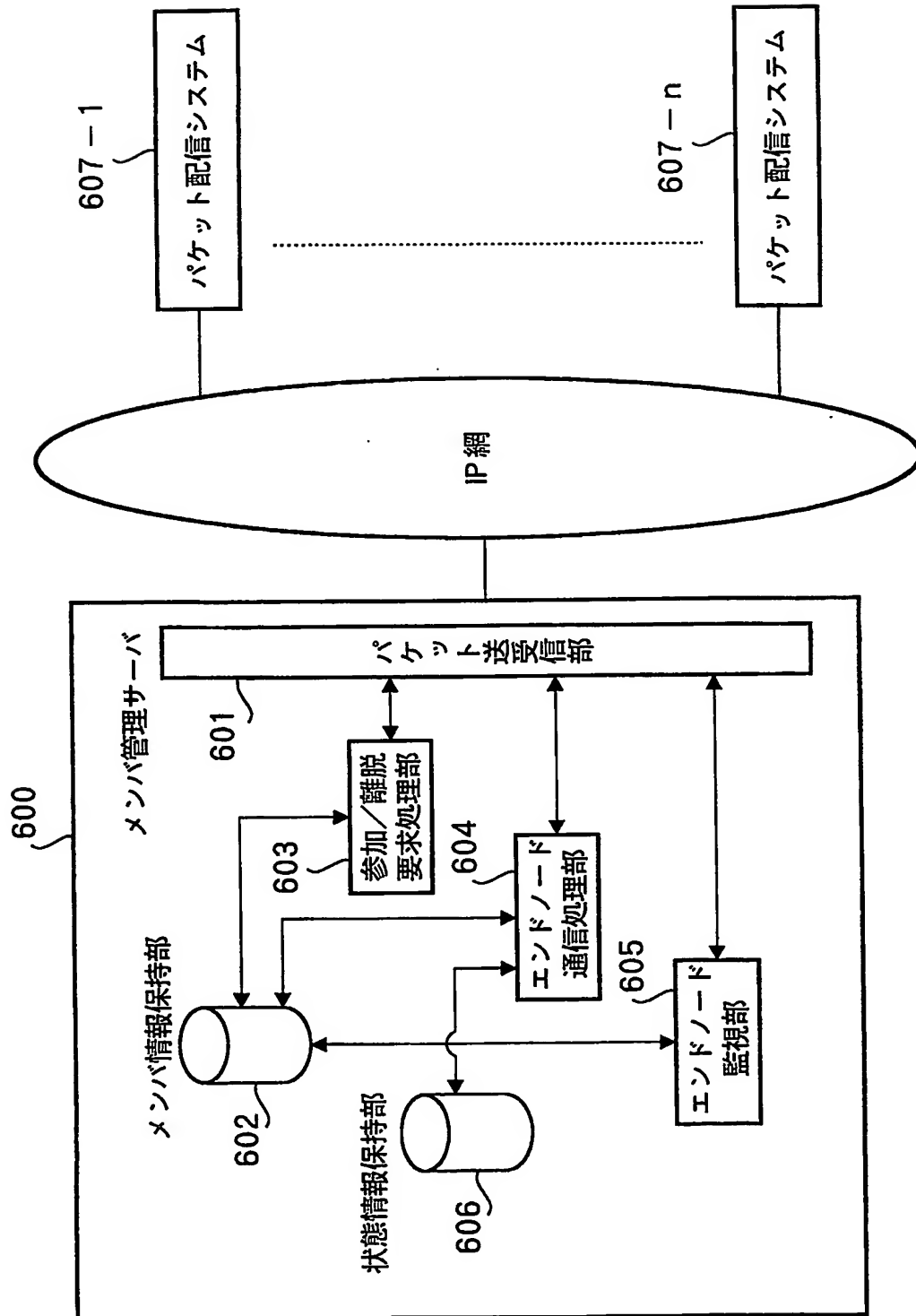
配送木の根となる（本来の送信元である） エンドノードの IP アドレス	パケットの転送先となるエンドノードの IP アドレスまたは IP マルチキャスト アドレスのリスト



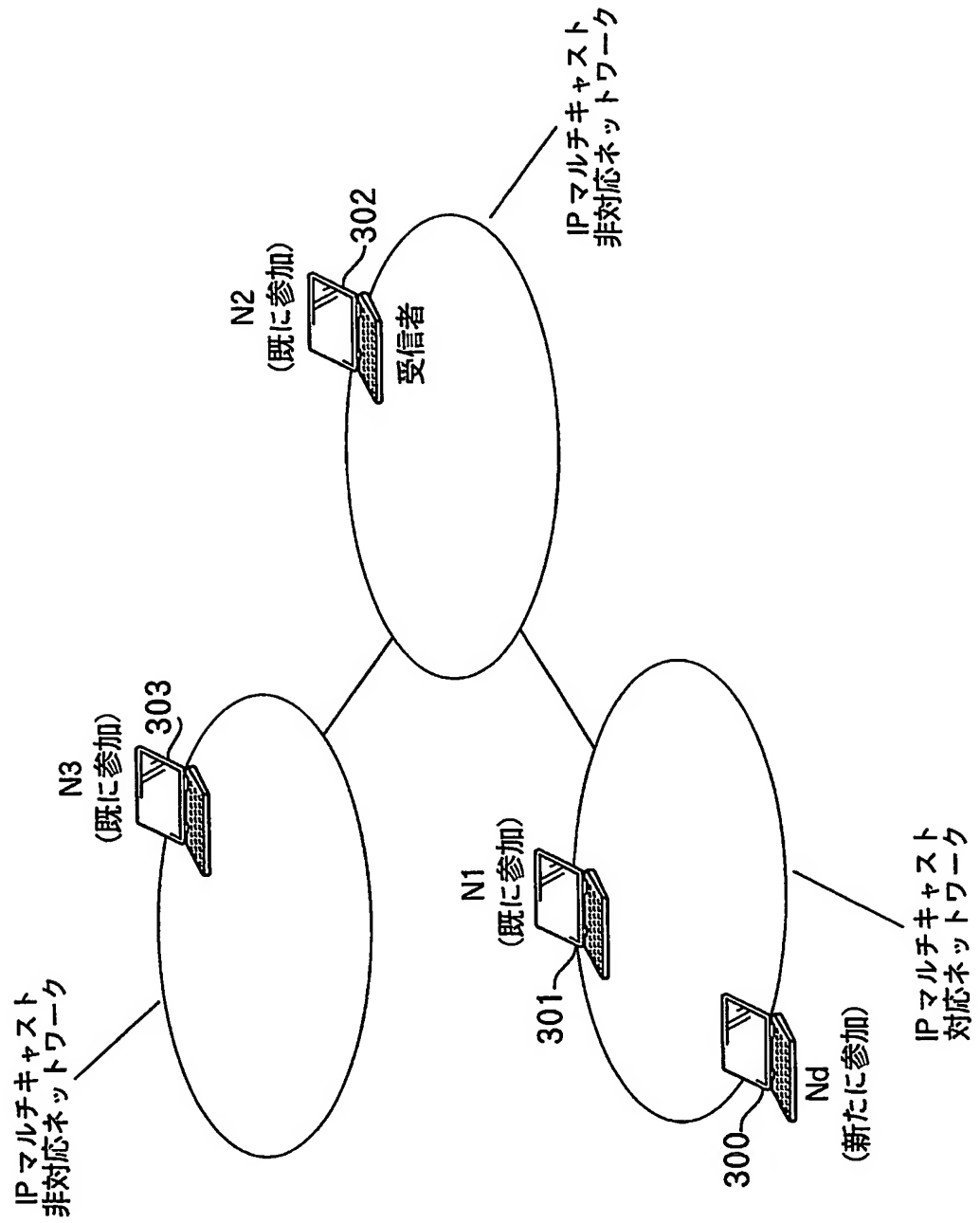
【図 5】



【図 6】



【図 7】



**【書類名】要約書****【要約】**

**【課題】** IPマルチキャスト対応のネットワークと非対応のネットワークが混在したネットワーク環境においてマルチキャスト通信を行う場合に、エンドノードにおける処理負荷を軽減し、且つ可能なマルチキャスト通信を利用してパケット配送のために消費するネットワーク帯域を節約すること。

**【解決手段】** マルチキャスト通信のパケット配送において、各エンドノードは互いにIPマルチキャストで通信可能か、または可能でないかを予め確認する。そして、各エンドノードにおいてIPマルチキャストのみでは通信不可能な他のエンドノードへのパケット配送にIPユニキャストを用いる。

**【選択図】** 図5



特願 2 0 0 3 - 3 6 1 5 2 4

出 願 人 履 歴 情 報

識別番号 [ 0 0 0 0 0 5 8 2 1 ]

1. 変更年月日	1 9 9 0 年 8 月 2 8 日
[変更理由]	新規登録
住 所	大阪府門真市大字門真 1 0 0 6 番地
氏 名	松下電器産業株式会社

**This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record.**

## **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☒ **BLACK BORDERS**

☐ **IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES**

☐ **FADED TEXT OR DRAWING**

☐ **BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING**

☐ **SKEWED/SLANTED IMAGES**

☐ **COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS**

☐ **GRAY SCALE DOCUMENTS**

☐ **LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT**

☐ **REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY**

☐ **OTHER:** \_\_\_\_\_

**IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.**

**As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.**